

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-346246

(43)Date of publication of application: 14.12.1999

(51)Int.CI.

H04L 12/56

(21)Application number: 11-079219

(71)Applicant: HITACHI LTD

(22)Date of filing:

24.03.1999

(72)Inventor:

Priority

AIMOTO TAKESHI

(30)Priority

Priority

10 88330

Priority

01.04.1998

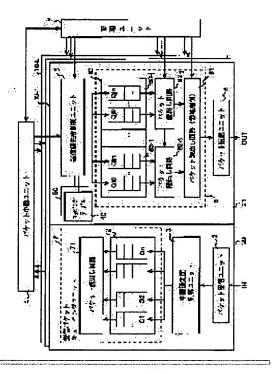
JP

(54) VARIABLE LENGTH PACKET EXCHANGE AND EXCHANGE METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a variable length packet exchange and an exchange method by which the band control and transmission priority control of a packet flow are attained.

SOLUTION: Each output interface of the packet exchange 1 is provided with a transmission priority control unit 5 that classifies a transmission packet received from a packet exchange unit 2 into plural queue groups by a prescribed algorithm and conducts queuing for the packets which are classified depending on transmission priority in each queue group and a packet read controller 81 that reads a transmission packet on the transmission priority while warranting a band assigned to each queue group.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998,2000 Japanese Patent Office

F987

→ モイズ ミ

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報 (A) (11) 特許出願公閒番号

特開平11-346246

(43)公開日 平成11年(1999)12月14日

(51) Int. Cl. 6

識別記号

FΙ

HO4L 12/56

H O 4 L 11/20 102 A

審査請求 未請求 請求項の数18

OL

(全13頁)

(21)出願番号

特願平11~79219

(22) 出願日

平成11年(1999)3月24日

(31)優先権主張番号 特願平10-88330

(32)優先日

平10(1998)4月1日

(33)優先権主張国

日本 (JP)

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72) 発明者 相本 毅

東京都国分寺市東恋ヶ窪ー丁目280番地株

式会社日立製作所中央研究所内

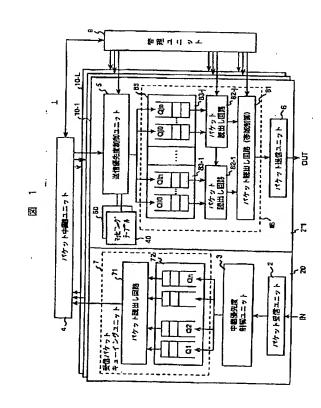
(74)代理人 弁理士 高橋 明夫 (外1名)

(54) 【発明の名称】可変長パケット交換機および交換方法

(57)【要約】

【課題】 パケットフローの帯域制御と送信優先度制御 が可能な可変長パケット交換機および交換方法の提供。

【解決手段】 パケット交換機の各出力インタフェース に、パケット交換ユニットから彼された送信パケットを 所定のアルゴリズムで複数のキューグループに分類し、 各キューグループ内では送信優先度別となるようにキュ ーイングする送信優先度制御装置と、上記各キューグル ープから、該キューグループに割り当てられた帯域を保 証しながら、送信優先度に応じて送信パケットを読み出 すためのパケット読出し制御装置とを設ける。



(2)

特開平11-346246

【特許請求の範囲】

【請求項1】複数の入力ポートインタフェースと、複数の出力ポートインタフェースと、上記各入力ポートインタフェースと、上記各人力ポートインタフェースから受信した可変長パケットを該パケットの宛先アドレスと対応する上記出力ポートインタフェースのうちの1つに交換するためのパケット中継ユニットとからなるパケット交換機において、

上記各出力インタフェースが、

送信パケットを蓄積するためのバッファメモリと、 上記パケット中継ユニットから渡された送信パケット を、各パケットのヘッダ情報に応じて、それぞれ個別の 帯域を割り当てられた複数のキューグループに分類し、 各キューグループ内で送信優先度別の複数のキューを形 成するように、上記バッファメモリにキューイングする ための送信優先度制御装置と、

上記バッファメモリの各キューグループから、該キューグループに割り当てられた帯域を保証しながら、送信優 先度に応じて送信パケットを読み出すためのパケット読 出し制御装置と、

上記パケット読出し制御装置によって読み出された送信パケットを上記出力ポートインタフェースに付随する出力ポートに送出するためのパケット送信回路とからなることを特徴とするパケット交換機。

【請求項2】前記送信優先度制御装置が、前記パケット中継ユニットから渡された送信パケットのヘッダ情報に基いて、該送信パケットが関係する通信サービス契約と送信優先度とを特定するための手段を有し、上記送信パケットが、上記特定された通信サービス契約と対応したキューグループ内の上記特定された送信優先度と対応するキューにキューイングされることを特徴とする請求項1に記載のパケット交換機。

【請求項3】前記送信優先度制御装置が、送信元ネットワークアドレスと宛先ネットワークアドレスとの組み合わせに対応してキューグループの識別子を定義した第2の管理テーブルと、通信プロトコルとパケット優先度をの組み合わせに対応して送信優先度を定義した第2ので埋テーブルとを有し、各送信パケットのヘッダに含まれる正式に基いて上記第1の管理テーブルを参照することで特定し、各送信パケットのヘッダに含まれる通信アントでよって、上記送信パケットのヘッダに含まれる通信アントを実し、各送信パケットのヘッダに含まれる通信アントでし、各送信パケットのヘッダに含まれる通信アントで表達によって、上記送信パケットででであることを特徴とする請求項でした送信優先度を特定することを特徴とする請求項1に記載のパケット交換機。

【請求項4】前記送信優先度制御装置が、前記パケット中継ユニットから渡された送信パケットのヘッダに含まれるプロトコル情報に基いて該送信パケットと対応するキューグループを特定するための手段を有し、上記送信パケットが上記特定されたキューグループ内の何れかの

キューにキューイングされることを特徴とする請求項 1 に記載のパケット交換機。

- () 【請求項5】前記パケット読出し制御装置が、前記各キューグループと対応して、 帯域に比例した関値を定義した管理テーブルと、前記複数のキューグループを循環的にアクセスし、各キューグループから、読み出されたパケットのパケット長トータルが上記管理テーブルで示された関値以上になるまで、連続的に送信パケットを読み出し、上記関値を超えて読み出されたパケットの長さを該キューグループからの次回のパケット読出しサイクルにおけるパケット長トータルカウントの初期値として記憶するための制御手段とを有することを特徴とする請求項1~請求項4の何れかに記載のパケット交換機。
- ○【請求項6】前記制御手段が、各キューグループから送信パケットを読み出す前に、該キューグループと付随する前記パケット長トータルカウントのための初期値をチェックし、上記初期値がそれに付随する関値を超えている場合は、該初期値から上記関値を減算し、上記キューグループからパケットを読み出すことなく、パケット読20 出し対象を次のキューグループに切り替えるための手段を有することを特徴とする請求項5に記載のパケット交換機。

【請求項7】それぞれ少なくとも1対の入力ポートインタフェースと出力ポートインタフェースとを有する複数の制御ボードと、上記各制御ボード間で可変長パケットを交換するためのパケット交換ユニットとからなるパケット交換機において、

上記各入力ポートインタフェースが、受信パケットを一時的に蓄積するための受信バッファメモリと、入力ポートから受信したパケットをそれぞれの宛先アドレスに基いてフィルタリングし、他の制御ボードに転送すべき受信パケットを各パケットのヘッダ情報に基いて優先度別に上記受信バッファメモリにキューイングする中継優先度制御装置と、上記受信バッファメモリに蓄積された受信パケットを優先度に従って読み出し、上記パケット交換ユニットに供給するための受信パケット読出し回路とからなり、

上記各出力ポートインタフェースが、送信パケットを蓄積するための送信バッファメモリと、上記パケット交換ユニットから渡された送信パケットを、各パケットのへッダ情報に応じて、それぞれ個別の帯域を割り当てられた複数のキューグループに分類し、各キューグループ内で送信優先度別の複数のキューを形成するように上記送信バッファメモリにキューイングする送信優先度制御装置と、上記送信バッファメモリの各キューグループに割り当てられた帯域を保証しない。送信優先度に応じて送信パケットを読み出すがら、送信優先度に応じて送信パケットを読み出し制御装置と、上記パケット読出し制御装置によって読み出された送信パケットを上記出力ポートインタフェースに付随する出力ポートに送出するための

(3)

20

特開平11-346246

パケット送信回路とからなることを特徴とするパケット 交換機。

【請求項8】前記送信優先度制御装置が、前記パケット 交換ユニットから渡された送信パケットのヘッダ情報に 基いて該送信パケットが関係する通信サービス契約と送 **信優先度とを特定するための手段を有し、上記送信パケ** ットを上記特定された通信サービス契約と対応したキュ ーグループ内の上記特定された送信優先度と対応するキ ューにキューイングすることを特徴とする請求項7に記 載のパケット交換機。

【請求項9】前記送信優先度制御装置が、前記パケット 交換ユニットから渡された送信パケットのヘッダに含ま れるプロトコル情報に基いて、該送信パケットと対応す るキューグループを特定するための手段を有し、上記送 信パケットを上記特定されたキューグループ内に優先度 に従ってキューイングすることを特徴とする請求項7に 記載のパケット交換機。

【請求項10】前記送信優先度制御装置が、前記パケッ ト交換ユニットから渡された送信パケットのヘッダに含 まれる第1、第2の制御情報と対応してグループ識別子 を定義するための第1のテーブルと、上記送信パケット のヘッダに含まれる第3、第4の制御情報と対応してキ ュー識別子を定義するための第2のテーブルと、各送信 パケットのヘッダ情報に応じて、上記第1、第2のテー ブルからグループ識別子とキュー識別子をそれぞれ検索 し、上記グループ識別子で特定されたキューグループ内 の上記キュー識別子で特定されたキューに送信パケット をキューイングするための手段とを有することを特徴と する請求項スに記載のパケット交換機。

【請求項11】前記送信パケット読出し制御装置が、前 記複数のキューグループからパケットを読み出すべきキ ューグループを循環的に指定し、各キューグループに帯 域に応じたパケット読出し時間を割り当てるための帯域 制御回路と、上記帯域制御回路で指定されたキューグル -プから送信パケットを送信優先度に従って読み出すた めの送信パケット読出し回路とを有することを特徴とす る請求項7~請求項10の何れかに記載のパケット交換 機。

【請求項12】複数の入力ポートインタフェースと、複 数の出力ポートインタフェースと、上記各入力ポートイ 40 み出すステップと、 ンタフェースから受信した可変長パケットを該パケット の宛先アドレスと対応する上記出力ポートインタフェー スのうちの1つに交換するためのパケット交換ユニット とからなるパケット交換機において、上記各出力ポート インタフェースが、

送信パケットを蓄積するためのバッファメモリと、

上記パケット交換ユニットから渡された送信パケットを 所定のアルゴリズムで分類し、それぞれ個別の帯域を割 り当てられた複数のキューグループの中の1つに送信優 先度別にキューイングするように構成された送信優先度 制御装置と、

上記バッファメモリのキューグループを循環的にアクセ スし、各キューグループに割り当てられた帯域を保証し ながら、各キューグループから送信優先度に応じて送信 パケットを読み出すためのパケット読出し制御装置と、 上記パケット読出し制御装置によって読み出された送信 パケットを上記出力ポートインタフェースに付随する出 力ポートに送出するためのパケット送信回路とからなる ことを特徴とするパケット交換機。

10 【請求項13】前記送信優先度制御装置が備える送信パ ケットを分類するためのアルゴリズムを外部からの制御 情報に応じて変更するための手段を有することを特徴と する請求項12のパケット交換機。

【請求項14】前記各入力ポートインタフェースが、 受信パケットを一時的に蓄積するための受信バッファメ モリと、

入力ポートから受侶したパケットをそれぞれの宛先アド レスに基いてフィルタリングし、フィルタリングされた 受信パケットを所定のアルゴリズムで優先度別に分類 し、上記受信バッファメモリに優先度別にキューイング するように構成された中継優先度制御装置と、

上記受信バッファメモリに蓄積された受信パケットを優 先度に従って読み出し、上記パケット交換ユニットに供 給するための受信パケット読出し回路とからなることを 特徴とする請求項12または請求項13に記載のパケッ ト交換機。

【請求項15】入力ポートから入力された受信パケット を該パケットの宛先アドレスに基いてフィルタリングす るステップと、

フィルタリングされた受信パケットをパケットヘッダに 含まれる宛先アドレスに応じて決まる複数の出力インタ フェースのうちの1つに送信パケットとして転送するス テップと、

送信パケットを所定のアルゴリズムで分類し、それぞれ 個別の帯域を割り当てられた複数のキューグループの中 の1つに送信優先度別にキューイングするステップと、 上記複数のキューグループを循環的にアクセスし、各キ ューグループに割り当てられた帯域を保証しながら各キ ューグループから送信優先度に応じて送信パケットを読

上記読み出された送信パケットを出力ポートに送出する メデップとからなることを特徴とする可変長パケットの 交換方法。

【請求項16】前記フィルタリングされた受信パケット の転送ステップが、受信パケットを受信バッファに優先 度別にキューイングするステップと、上記受信バッファ に蓄積された受信パケットを優先度に従って読み出し、 前記複数の出力インタフェースのうちの1つに送信パケ ットとして転送するステップとを含むことを特徴とする

請求項15に記載の可変長パケットの交換方法。

(4)

特開平11-346246

【請求項17】前記送信パケットのキューイングステッ プで、送信パケットを各送信パケットが関係する通信サ ービス契約毎に分類し、契約と対応したキューグループ に送信優先度別に各送信パケットをキューイングするこ とを特徴とする請求項15または請求項16に記載の可 変長パケットの交換方法。

【請求項18】前記送信パケットのキューイングステッ プで、送信パケットを各送信パケットが関係する通信プ ロトコルに従って分類し、プロトコルと対応したキュー グループに送信優先度別に各送信パケットをキューイン グすることを特徴とする請求項15または請求項16に 記載の可変長パケットの交換方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、パケット交換機お よびパケット交換方法に関し、特に、パケットをそれぞ れの優先度に応じて送信制御するための可変長パケット 交換機およ交換方法に関する。更に詳しく言うと、本発 明は、上記可変長パケットを帯域制御して出力回線に送 出可能な特にインターネットやイントラネットに適した 可変長パケット交換機および交換方法に関する。

[0002]

【従来の技術】パケット通信は、送信データを分割して 得られた適当な長さ、例えば、48バイト~1.5Kバ イトのデータブロックと所定フォーマットのヘッダとか らなるパケットを単位として、データを送受信する通信 方法である。また、パケット交換機は、交換機内に通信 データを一時的に蓄積してから交換処理する所謂蓄積交 換方式となっているため、交換機を通過するパケットに 対して多様な制御が可能である。

【0003】最近急速に普及しているインターネットで は、データがIP(Internet Protocol)ヘッダをもつ可 変長パケットとして送受信されるため、ネットワーク間 を接続するためのノード装置にパケット交換技術が必須 となる。実際にパケット交換機と言う名称は使われてい なくても、ルータなどのネットワーク間接続装置 (ノー ド装置)は、上述したパケット交換機能を備えている。 このような理由から、本発明では、ルータなどの固有の 名称で呼ばれるノード装置を含めて、パケット交換機能 を備えるネットワーク装置をパケット交換機と言う。

【0004】このようなパケット交換に関する技術とし て、特開平7-135512号公報記載のルータ装置が ある。上記従来技術では、受信パケットの優先度に応じ た転送制御機能と、バッファ輻輳時に必要となるパケッ ト廃棄制御機能とを備えたルータの提供を目的としてお り、パケット受信ユニットで受信されたパケットが、優 先度制御ユニットによって、各パケットの優先度と廃棄 許容度とに応じてバッファメモリにキューイングされた 後、優先度の高い順にパケット送信ユニットに送出され る。 上記優先制御ユニットは、受信パケットのヘッダに

含まれる優先度情報とプロトコル情報に基いてマッピン グテーブルを参照することによって、上記マッピングテ ーブルから、各受信パケットと対応した処理優先度と廃 棄許容度とを求め、各受信パケットを優先度毎に廃棄許 容度別に用意されたキューに蓄積する。

【0005】パケットの送信は、優先度の高いキューか ら順に実行され、バッファメモリの空きエリアの容量が 所定の閾値以下になった時、輻輳を回避するために蓄積 パケットの廃棄制御が実行される。また、蓄積パケット の廃棄制御は、廃棄許容度の高いパケットについて、優 先度の低いキューから順に、バッファメモリの空きエリ ア容量が目的の閾値に達する迄、蓄積パケットが廃棄さ れる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】上記従来技術では、パ ケットのキューイングのために参照されるマッピングテ ーブルは1種類であり、受信パケットのヘッダに含まれ る優先度情報とプロトコル情報とに対応して、パケット の送信優先度と廃棄許容度とを定義したものであった。 このため、上記従来技術は、インターネットの様な複数 のネットワーク間を接続するノード装置において、パケ ットフロー毎の帯域制御や、例えば、パケットの送信元 ネットワークまたは宛先ネットワークによって異なるパ ケット交換サービスを提供することは困難である。

【0007】本発明の目的は、パケットフローの帯域制 御が可能な可変長パケット交換機およびパケット交換方 法を提供することにある。本発明の他の目的は、パケッ トフローに事前の通信サービス契約によって約束された 帯域を保証可能な可変長パケット交換機およびパケット 交換方法を提供することにある。本発明の更に他の目的 は、パケットフロー毎に帯域制御と優先度制御が可能な 可変長パケット交換機およびパケット交換方法を提供す ることにある。本発明の更に他の目的は、可変長パケッ トの通信プロトコルに応じた帯域制御と優先度制御が可 能なパケット交換機およびパケット交換処理を提供する ことにある。

[0008]

30

50

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明のパケット交換機は、複数の入力ポートイン 40 タフェースと、複数の出力ポートインタフェースと、上 記各入力ポートインタフェースから受信した可変長パケ ツトを該パケットの宛毘アドレスと対応する上記出力ポ ートインタフェースのうちの 1 つに交換するためのパケ ット交換ユニットとからなり、上記各出力ポートインタ フェースが、送信パケットを蓄積するためのバッファメ モリと、上記パケット交換ユニットから渡された送信パ ケットを所定のアルゴリズムで分類し、それぞれ個別の 帯域を割り当てられた複数のキューグループの中の1つ に送信優先度別にキューイングするように構成された送 信優先度制御装置と、上記パッファメモリのキューグル

(5)

20

30

特開平11-346246

8

一プを循環的にアクセスし、各キューグループに割り当てられた帯域を保証しながら、各キューグループから送信優先度に応じて送信パケットを読み出すための送信パケット読出し制御装置と、上記送信パケット読出し制御装置によって読み出された送倍パケットを上記出力ポートインタフェースに付随する出力ポートに送出するためのパケット送信回路とからなる。

【0009】本発明の1実施例によれば、上記送信優先度制御装置が、例えば、上記パケット交換ユニットから渡された送信パケットのヘッダ情報に基いて、該送信パケットが関係する通信サービス契約と送信優先度とを特定するための手段を有し、上記送信パケットを、上記特定された通信サービス契約と対応したキューグループ内の上記特定された送信優先度と対応するキューにキューイングする。

【0010】更に詳述すると、上記送信優先度制御装置は、例えば、送信元ネットワークアドレスと宛先ネットワークアドレスと宛先ネットワークアドレスとの組み合わせに対応してキューグループの識別子を定義した第1の管理テーブルと、通信プロトコルとパケット優先度との組み合わせに対応して送信の光度を定義した第2の管理テーブルとを有し、各送信パケットのヘッダに含まれる送信元ネットワークアドレスに基いて上記第1の管理テーブルを参照することによって、上記送信パケットのヘッダに含まれる通信プロトコル情報とパケット優先度情報に基いて上記第2の管理テーブルを参照することによって、上記送信パケットと対応した送信優先度を特定する。

【0011】本発明の他の実施例によれば、上記送信優 先度制御装置は、送信パケットのヘッダに含まれるプロトコル情報に基いて、該送信パケットと対応するキューグループを特定し、上記送信パケットを上記特定されたキューグループ内の何れかのキューにキューイングする。この場合、例えば、OSI参照モデルのネットワーク層のプロトコルが1Pのパケットが交換対象となり、OSI参照モデルのトランスポート層のプロトコルの種類、例えば、TCP(Transmission Control Protocol)、UDP(User Datagram Protocol)、1CMP(Internet Control MessageProtocol)、または1GMP(Internet Group Management Protocol)に応じて、送信パケットが複数のキューグループに分類される。

【0012】各キューグループ毎の帯域を保証するため、本発明による送信パケット読出し制御装置は、例えば、上記複数のキューグループからパケットを読み出すべきキューグループを循環的に指定し、指定されたキューグループに帯域に応じたパケット読出し時間を割り当て、送信パケットを送信優先度に従って読み出す。

【0013】本発明の1実施例によれば、上記送信パケット読出し制御装置は、各キューグループと対応して、

帯域に比例した関値を定義した管理テーブルと、上記複数のキューグループを循環的にアクセスし、各キューグループから、読み出されたパケットのパケット長トータルが上記管理テーブルで示された関値以上になるまで連続的に送信パケットを読み出し、上記関値を超えて読み出されたパケットの長さを次回の読出しサイクルにおけるパケット長トータルのカウンタ初期値として記憶するための制御手段とを有する。

【0014】上記制御手段は、例えば、各キューグループから送信パケットを読み出す前に、該キューグループと付随する前記パケット長トータルカウントのための初期値をチェックし、上記初期値がそれに付随する閾値を超えている場合は、該初期値から上記閾値を減算し、上記キューグループからパケットを読み出すことなく、パケット読出し対象を次のキューグループに切り替える。これによって、長期的に見れば帯域制御された状態で、可変長送信パケットを出力ポートに読み出すことができる。上述した送信優先度制御装置が備える送信パケットを分類するためのアルゴリズムと、送信パケット読出し制御装置がもつ帯域制御機能は、例えば、ネットワーク管理端末から与えられる外部制御指令に応じて適宜変更できる。

【0015】本発明のパケット交換機の他の特徴は、前記各入力ポートインタフェースが、受信パケットを一時的に蓄積するための受信バッファメモリと、入力ポートから受信したパケットをそれぞれの宛先アドレスに基いてフィルタリングし、フィルタリングされた受信パケットを所定のアルゴリズムで優先度別に分類し、上記の大力での変先度別にキューイングするように構成された中継優先度制御装置と、上記受信バッファメモリに優先度別にキューイングするように構成された中継優先度制御装置と、上記受信バッファメモリに優先度に従って読み出し、上記パケット交換ユニットに供給するための受信に、上記パケット交換地コニットに供給するためのように、入力ポートインタフェースと出力ポートインタフェースと出力ポートインタフェースと出力ポートインタフェースの双方で、優先度に応じたパケット転送を行うことにって、パケット交換機内での優先パケットの遅延時間を一層短縮できる。

【0016】本発明による可変長パケットの交換方法は、(a)入力ポートから入力された受信パケットを該パケットの宛先アドレスに基いてフィルタリングするステップと、(b)フィルタリングされた受信パケットを、パケットへッダに含まれる宛先アドレスに応じて決まる複数の出力インタフェースのうちの1つに送信パケットとして転送するステップと、(c)送信パケットを所定のアルゴリズムで分類し、それぞれ個別の帯域を割り当てられた複数のキューグループの中の1つに、送信数のキューグループを循環的にアクセスし、各キューグループに割り当てられた帯域を保証しながら、各キュー・イスのでは、

0 グループから送信優先度に応じて送信パケットを読み出

(6)

10

特開平11-346246

10

すステップと、(e)上記読み出された送信パケットを 出力ポートに送出するステップとを含むことを特徴とす る。

【0017】更に詳述すると、上記受信パケットの転送ステップ(b)は、望ましくは、受信パケットを受信バッファに優先度別にキューイングするステップと、上記受信パケットを優先度に従って読み出し、前記複数の出力インタフェースのうちの1つに送信パケットとして転送するステップとを含む。上記送信パケットのキューイングステップ(c)では、例えば、送信パケットを各送信パケットが関係する通信プレンス契約毎に分類し、契約と対応したキューグループに送信優先度別に各送信パケットをキューイングステップ(c)で、送信パケットを各送信パケットが関係によい。当信プロトコルに従って分類し、プロトコルと対応したキューグループに送信優先度別に各送信パケットをキューイングするようにしてもよい。

[0018]

【発明の実施の形態】先ず、図1を参照して、本発明によるパケット交換機の構成と動作の概要について説明する。パケット交換機1は、各入出力ポート毎に用意された複数の制御ボード10(10—1~10—L)と、これらの制御ボード10の間でパケットを中継するパケット中継ユニット(パケット交換ユニット)と、上記各制御ボード10に接続された管理ユニット9からなる。各制御ボード10は、入力ポートインタフェース20と、出力ポートインタフェース21とからなる。

【0019】上記入力ポートインタフェース20は、ネットワーク上を流れるパケットを入力ポート1Nから受信するためのパケット受信ユニット2と、上記パケット受信ユニット2から受信したパケットを優先度に応じて受信バッファメモリ72に蓄積するための中継優先度制御ユニット3と、上記受信バッファメモリ72に蓄積されたパケットを優先度に従って上記パケット中継ユニット4に転送するための受信パケットキューイングユニット7レを会す。

【0020】また、上記出力ポートインタフェース21は、中継ユニット4から受信したバケットを、送信バッファ83(83-1~83-j)に形成された複数のキューグループのうちの1つに選択的に蓄積するための送信優先度制御ユニット5と、上記送信バッファ83に蓄積されたパケットを各キューグループ毎に割り当てられた帯域を保証しながら送信優先度に従って読み出すための送信パケットキューイングユニット8と、上記送信パケットキューイングユニット8で読み出された送信パケットをネットワークに接続された出力ポートOUTに送出するためのパケット送信ユニット6とを含む。

【00°21】上記中継優先度制御ユニット3は、各受信パケットのパケットヘッダに含まれる宛先アドレスに基

いてルーティングテーブルを参照し、上記受信パケットの他のネットワークへの中継の要否を判断するフィルタリング機能を備えている。他のネットワークへ中継すべき受信パケットについては、例えば、出力ポート識別子を付加した上で、上記受信バッファメモリ72に優先度別にキューイングする。すなわち、中継優先度制御ユニット3は、各パケットヘッダに含まれる管理情報(パケット優先度情報やプロトコル情報、ネットワークアドレス等であり、詳細は後に、図3を参照して説明する)に基いて中継優先度を決定し、受信バッファメモリ72に中継優先度別に形成される複数のパケットキューQ1~Qnの内、上記決定された中継優先度と対応したキューQiに受信パケットを蓄積する。

【0022】受信パケットキューイングユニット7では、パケット読出し回路71によって、上記受信パッファ71内の優先度の高いキューから順にパケットを読み出し、パケット中継ユニット4へ出力する。上記中継ユニット4は、例えば、バスあるいはクロスバースイッチによって構成され、各制御ボード10の受信パケットキューイングユニット7から受け取ったパケットを、上記パケットに付された出力ポート識別子で特定される他の何れかの制御ボードに交換する。

【0023】送信優先度制御ユニット5は、上記中継ユニット4から受信したパケットを送信バッファ83 (83-1~83-j)に送信パケットとして蓄積する。本発明の特徴の1つは、上記送信優先度制御ユニット5が、送信パケットをヘッダ情報に基いて複数のグループに分類し、各グループ毎に送信優先度に応じてキューにイングすることによって、上記送信バッファ83に多次30元キュー配列構造を形成したことにある。

【0024】図示された実施例では、送信バッファ83が、それぞれ複数のキュー(Q10~Q1n)…(Qj0~Qjn)を含む複数のバッファエリアに分割され、合計j個のキューグループ83-1~83-jが形成されている。送信優先度制御ユニット5は、後述するように、各パケットへッグに含まれる制御情報(例えば、パケット優先度情報やプロトコル情報、ネットワークス等であり、その詳細については図3を参照して後述する)に基いて、図4、図5を参照して後述するとにより、各送信パケットの送信優先度とキューグループとを決する。上記各キューグループは、後述するように、それぞれ個別の帯域が割り当てられており、送信パケットは、何れかのキューグループの送信優先度に対応したキューQikに蓄積される。

【0025】送信パケットキューイングユニット8は、各キューグループ(バッファエリア83-i)から、送信優先度に従ってパケットを読み出すための初段の読出し回路82(82-1~82-j)と、これらの初段の 読出し回路で読み出されたパケットを上記キューグルー

(7)

20

特開平11-346246

12

プに割り当てられた帯域に従って送信ユニット6に出力するための次段の読出し回路81とを備える。上記パケット送信ユニット6は、上記読出し回路81から受け取った送信パケットを出力ポートOUTに送信する。尚、中継優先度制御ユニット3が各受信パケットに付した出力ポート識別子は、上記送信優先度制御ユニット5または上記パケット送信ユニット6によって除去される。

【0026】上記送信優先度制御ユニット5が行う送信 パケットのグルーピングは、具体的には、回線提供者と ネットワークの利用者との間で事前に交わされる通信サ ービス契約を単位として行われる。上記読出し回路81 は、各契約で約束された通信サービスレベルに適合する ように、上記各キューグループから次々と送信パケット を読み出す。ここで言う通信サービス契約とは、利用者 が、ネットワークの回線提供者(あるいはインターネッ トの通信プロバイダ)との間で交わす帯域保証契約を指 し、具体的には、ある会社、事業所あるいは官公庁など が当事者となって回線提供者と交わす個々の契約を指 す。この契約によって、各当事者毎に、通信品質(例え ば、パケットの遅延時間、遅延のばらつき、パケット廃 棄率など)や割り当て帯域などの通信サービスレベルが 約束される。ネットワークの回線提供者にとっては、ネ ットワーク上の各パケットフローについて、それぞれが 関係する契約内容に応じた通信サービスレベルを保証す る責任がある。

【0027】ネットワークの管理者は、例えば、図2に符号16Cnで示す管理端末PTから指令することによって、管理ユニット9を介して、上記送信優先度制御ユニット5におけるパケット・キューイングのアルゴリズや、上記読出し回路81、82におけるパケット読出しアルゴリズムを変更することができる。上記送信優先度制御ユニット5で行われるパケット・キューイングのアルゴリズは、上記マッピングテーブル40および50の内容を書き替えることにより、また、上記読出し回路81におけるパケット読出しアルゴリズムは、後述する管理テーブル60を書き替えることによって変更できる。

【0028】次に、図2を参照して、本発明のパケット交換機が適用されるネットワークの構成とその利用形態について説明する。図2に示したネットワークは、サブネットワーク15An、15Bn、15Am、15Bmと、これらのサブネットワークを相互接続するバックボーン・ネットワーク15Cnからなる。上記サブネットワーク15An~15Bmには、それぞれパケット通信端末16An、16Bn、16Am、16Bmが接続されている。

【0029】また、上記各サブネットワーク15An~ 15Bmは、それぞれパケット交換機1An、1Bn、 1Am、1Bmを備えており、パケット交換機1Anと 1Bnは、回線14Anと14Bnで、それぞれネット ワーク内15Cnのパケット交換機1Cnと接続され、 パケット交換機 1 Amと 1 Bmは、回線 1 4 Amと 1 4 Bmで、それぞれネットワーク内 1 5 Cnのパケット交換機 1 Cmと接続されている。上記バックボーン・ネットワーク 1 5 Cn内では、パケット交換機 1 Bmと 1 Cmが回線 1 4 Cによって接続されている。

【0030】図1に示した本発明のパケット交換機1は、上記バックボーン・ネットワークのパケット交換機1Cnと1Cmとして適用される。16Cnは、ネットワーク15Cnの管理者が操作する管理端末であり、この管理端末から指令することによって、パケット交換機1Cnと1Cmが保持する制御情報、すなわちテーブル40、50、60の内容を書き変えることができる。

【0031】一般に、パケット通信は、多重通信が可能であり、一本の回線がもつ単位時間あたりの通信量を示す帯域を複数の通信当事者に分割して割り当てることができる。図2に示したネットワークでは、バックボーン・ネットワークの回線14Cが、サブネットワーク15Anと15Amとの間で行われる通信と、サブネットワーク15Bnと15Bmとの間で行われる通信とに共用されている。パケット通信は、このように1つの回線を複数の通信に共用し、実際に通信が必要なときにのみ各通信に帯域を割り当てることによって、統計多重効果による回線の効率的利用を可能とする。

【0032】ここで、サブネットワーク15Anと15Amとの間の通信が契約Aの下で、また、サブネットワーク15Anと15Amとの通信が契約Bの下で行われ、バックボーン・ネットワーク15Cを所有するネットワーク事業者が、回線14C上のパケットフローを上記契約AとBで約束されたサービスレベルでパケット交換サービスするものと仮定する。ここに示した例は、上記サブネットワーク15Anと15Amは、例えば、会社Aの本社と支社であり、同様に、サブネットワーク15Anと15Amは会社Bの本社と支社であり、それぞれの会社が、インターネットの通信プロバイダCと契約してイントラネット通信する場合に相当する。

【0033】本発明のパケット交換機は、上記回線14 Cを共用する複数の契約当事者に対して、次の2つ利用 形態を提供する。第1の利用形態は、帯域分配制御によって、回線14Cがもつ帯域を、契約A、契約Bに対し て公平に、または、それぞれの契約内容に応じた重みを 付けて分配するものである。同一の契約に付随して複数 のパケットフローが存在する場合は、それぞれのパケット フローに公平に、または、各パケットフローに付随す るプロトコルやパケット優先度に応じてパケット交換する。

【0034】第2の利用形態は、完全優先制御によって、1つの契約、例えば契約Aに付随するパケットフローに、回線14Cの全帯域を独占的に使用するのを許容するものである。この場合、契約A以外の他の契約に付50 随したパケットフローについては、保証帯域をゼロとし

(8)

30

40

特別平11-346246

14

→ モイズ゛ミ

13

ておき、契約Aのユーザが残した余剰帯域を使ってパケ ット交換する。この第2の利用形態によれば、契約Bの ユーザは、通信品質を保証されない代わりに、契約Aの 余剰帯域を使うことによって、低コストで通信できる。 尚、同一の契約に付随して複数のパケットフローが存在 する場合は、第1の利用形態と同様、それぞれのパケッ トフローに公平に、または、各パケットフローに付随し たプロトコルやパケット優先度に応じて、パケット交換 する。従来のパケット交換機では、IPパケットのよう な可変長パケットに関して、上述した契約単位で通信サ ービスを保証する機能、および、同一契約に属した複数 のパケットフローについて優先度に応じた送信制御する 機能を備えたものはない。

【0035】図3は、本発明のパケット交換機が扱うパ ケットのフォーマットを示す。パケット30は、ヘッダ 部31とデータ部32とからなり、ヘッダ部31には、 パケット優先度情報33、サービス要求34、プロトコ ル情報35、送信元アドレス36、宛先アドレス37を 含む。

【0036】上記パケット優先度情報33は、そのパケ ットの処理優先度を示し、サービス要求34は、そのパ ケットが要求するサービスに関する情報、例えば、信頼 性や高速性に関する要求を示す。これらの項目は、イン ターネットにおけるIPパケットで言えば、IPヘッダ に規定されているTOS (Type of service) フィール ドの優先度(0~2ビット目)、低遅延要求 (3ビット 目)、髙スループット要求(4 ビット目)、髙信頼性情 報(5ビット目)に該当する。

【0037】プロトコル情報35は、そのパケットに適 用されている通信プロトコルのタイプ、換言すれば、そ のパケットの種類を示す。パケット30がIPパケット の場合、プロトコル情報35は、ヘッダ部31の後に続 くトランスポート層ヘッダ39の種類を特定しており、 良く使われるプロトコルとしては、例えば、TCP(Tra nsmission Control Protocol), UDP (User Datagram Protocol), ICMP (Internet Control Message Proto col) 、 I GMP (Internet Group ManagementProtoco 1) がある。

【0038】送信元アドレス36は、そのパケットの送 信元のアドレス、宛先アドレス37は、そのパケットの 宛先のアドレスである。これらのアドレスは、IPアド レスで言えば、それぞれ、送信元 I Pアドレス (SA:S ource IP Address) と、宛先 I Pアドレス (I) A:Desti nation IP Address) が該当する。 I Pアドレスは、 I PネットワークアドレスとIPホストアドレスからな り、IPネットワークアドレスは、送信元端末または宛 先端末が接続されているサブネットワークを、また、ホ ストアドレスは、上記送信元端末または宛先端末を識別 するためのものである。上述した通信サービス契約は、 送僧元!Pネットワークアドレスと宛先IPネットワー 50 クアドレスとの組み合わせにより識別できる。

【0039】次に、送信優先度制御ユニット5が送信パ ケットの分類のために参照するマッピングテーブル40 と50について説明する。図4は、各契約の元で送信さ れる複数のパケットフロー間での送信優先度を決定する ために参照されるマッピングテーブル40の1例を示 す。上記マッピングテーブル40は、例えば、パケット ヘッダ31に含まれるプロトコル35を列情報41、パ ケットヘッダ31に含まれる優先度情報33を行情報4 2とする二次元のマトリックスに、優先度情報33とプ ロトコル35との組み合わせに対応して、送信優先度を 示す値を割り振った構成となっている。上記マッピング テーブル40で定義された送信優先度の値(0~7) は、図1に示した送信バッファエリア83-i内に形成 されたキューQikの第2インデクスkの値を示す。 【0040】尚、プロトコル35の種類は、例えば、O

SI参照モデルのトランスポート層プロトコルであるT CPとUDPとで区別しても良いし、これより上位の層 で区別してもよい。例えば、TCPの場合、ポート番号 20 に従って、HTTP(Hyper Text Transfer Protocol)、 FTP (File Transfer Protocol), TELNET (Termi nal Connection) 、 SMTP(Simple Mail Transfer Pr otocol)などで区別できる。

【0041】一般に、TCPなどの対話型またはコネク ション型のプロトコルでは、送信端末が、宛先端末から 応答確認(ACK)パケットを受け取った後に、次のパ ケットを送信するようになっている。逆に、UDPなど のバッチ型あるいはコネクションレス型のプロトコルで は、宛先装置から応答確認パケットを待つことなく、送 信元端末が次々とパケットを送信する。従って、上記マ ッピングテーブル40において、対話型プロトコルのパ ケットフローに高い優先度を与え、バッチ型プロトコル のパケットフローに低い優先度を与えるようにすれば、 パケット交換機1におけるトータルのスループットを向

【0042】図5は、各送信パケットに付随する契約を 識別し、図1に示したキューグループ83-1~83j の中から、各契約に対応したキューグループを特定す るために参照されるマッピングテーブル50の構成を示 す。マッピングテーブル50は、パケットヘッダ31の 宛先アドレス36に含まれる送信元ネットワークアドレ スを列情報51とし、宛先アドレス37に含まれるべき 宛先ネットワークアドレスを行情報52とする二次元マ トリックスにおいて、送信元ネットワークアドレスと宛 先ネットワークアドレスとの特定の組み合わせと対応し て、キューグループの識別番号(契約識別子)割り振っ た構成となっている。

【0043】本発明において、送信パケットを契約別の キューグループにバッファリングする理由は、送信パケ ットフローがそれぞれ契約で約束された帯域をもつよう

(9)

特開平 1 1 - 3 4 6 2 4 6 16

15

に、送信バッファ83からのパケットの読み出しを制御するためである。図5の実施例では、送信元ネットワークアドレスと宛先ネットワークアドレスとの組み合わせによって契約を特定し、各契約と対応するキューグループの識別番号を上記マッピングテーブル50で定義している。図では、参考のために、各契約で約束された帯域が抵弧内に示してある。

【0044】上記キューグループ識別番号は、送信バッファエリア83—i内に形成されたキューQikの第1インデクスiの値となる。図示された例では、サブネットワークAmに接続された端末とサブネットワークAnに接続された端末との間の通信は、帯域BW1が割り当てられた契約Aの下で行われ、この契約Aに付随するパケットは、キューグループ83ー1にキューイングイントは、キューグループ83ー1にキューイングイントは、キューグループ83ー1にキューイングイントは、キューグループ83ー1にキューイングイントは、デーッで示すヌル値が設定してあり、これらの組み合わせに該当するアドレス情報をもったパケットは、送信優先を関コニット5で廃棄される。このように、契約されていないネットワーク間の通信パケットを廃棄することは、セキュリティ上のメリットがある。

【0045】送信優先度制御ユニット5は、上記2種類のマッピングテーブル40、50を参照して、送信パケットを送信バッファ83にキューイングする。この結果、送信バッファ83には、図1に示したように、マッピングテーブル50で示される識別番号をもつ複数キューグループ83-1~83-jが形成され、各キューグループ内には、図6に示すように、マッピングテーブル40が示す送信優先度と対応した複数のキューブル40が示す送信優先度と対応した複数のキューブ成される。上記キューグループ83-1~83-jに蓄積された送信パケットは、パケット読出し回路82-1~82-jによって、各キューグループ内での優先度に従って読み出され、上記パケット読出し回路82-1~82-jによって読み出された送信パケットは、パケット読出し回路81によって、各キューグループの契約帯域を保証して、パケット送信ユニット6に送出される。

【0046】上記パケット読出し回路81の動作を図7と図8を参照して説明する。図7は、上記パケット読出し回路81が帯域制御のために参照する管理テーブル60の構成を示す。上記管理テーブル60は、キューグループ83-1~83-jと対応する複数のレコードからなり、各レコードは、キューグループの識別番号61と、各キューグループに割り当てられた帯域62と、各キューグループから読み出された送信データの長さをカウントするためのカウンタエリア63とからなっている。

【0047】図8は、上記パケット読出し回路81が実行する制御フローチャートの1実施例を示す。上記パケット読出し回路81は、上記管理テーブル60のカウンタエリア63のカウント値とパラメータpの値をゼロに

初期化 (ステップ102、104) した後、パラメータ pの値をインクリメントする (ステップ106)。次に、上記管理テーブル60の第 p番目のレコードにおけるカウンタ63の値CNT(p)と帯域62の値BW(p)とを比較する。もし、CNT(p)の値がBW(p)の値以上であれば、CNT(p)の値からBW(p)の値を減算し(ステップ120)、パラメータ p と最大値 j とを比較する (ステップ124)。パラメータ p が最大値 j より小さければ、ステップ106に戻り、そうでない場合は、パラメータ p の値を初期値ゼロにして、ステップ106に戻る。

【0048】上記ステップ108で、CNT(p)の値が BW(p)の値より小さい場合、出力バッファ83の第 p 番目のキューグループQG(p)から1つの出力パケットを読み出し、パケット送信ユニット6に送出する (ステップ110)。もし、上記キューグループQG(p)で、読み出すべき出力パケットがなかった場合 (ステップ112)、カウンタCNT(p)の値を初期値ゼロに設定 (ステップ122)した後、ステップ124を実行する。上記キューグループQG(p)から出力パケットを読み出した場合、カウンタCNT(p)に上記出力パケットのパケット長を加算 (ステップ114)した後、ステップ108に戻る。

【0049】図9は、上記読出し制御によって読み出される出力パケットのシーケンスを模式的に示した図である。ここでは、簡単化のために、それぞれ帯域BW(1)、BW(2)、BW(3)を割り当てられた3つのキューグループQG(1)、QG(2)、QG(3)を読出し対象とする。また、上記帯域の比率は、BW(1): BW(2): BW(3)=3: 2: 1と仮定する。

【0050】上記図8に示した制御フローチャートによれば、パラメータpを変化させることによって、各キューグループに循環的にパケットの読出しサイクルが与えられる。また、各キューグループからは、読み出されたパケット長の合計が管理テーブル60に登録された契約帯域BW(p)を超えるまで、連続的にパケットが読み出され、読み出されたパケット長の合計が契約帯域BW(p)を超えると、カウンタCNT(p)の値から契約帯域BW(p)の値を減算した後、次のキューグループにパケット読出しサイクルが移るようになっている。

【0051】従って、図9に示すように、最初のキューグループQC(1)から一連のパケットP1、P2、P3が読み出された時点で、読出しサイクルが2番目のキューグループQG(2)に移る。この時、キューグループQG(1)のカウンタCNT(1)の値は、破線で示したパケットP3の残り部分の長さに相当する。上記2番目のキューグループQG(2)からパケットP4、P5が読み出された時、読出しサイクルが3番目のキューグループQG(3)に移る。上記3番目のキューグループQG(3)

〕 は、契約帯域が小さいため、この例では、1つのパケッ

(10)

10

特開平11-346246

18

17 トP6を読み出した時点で、読出しサイクルが最初のキューグループQG(1)に移っている。

【0052】最初のキューグループQG(1)からパケットP7、P8を読み出すと、読出し対象が2番目のキューグループQG(2)に移る。この例では、2番目のキューグループQG(2)からは、前回の読出しサイクルで長いパケットP5が読み出されているため、カウンタCNT(2)のカウント値が契約帯域BW(2)を超えている。このため、今回の読出しサイクルでは、2番目のキューグループQG(2)からのパケットの読み出しはなく、単にカウンタCNT(2)の値を減算して、読出しサイクルが第3番目のキューグループQG(3)に移る。

【0053】以上の動作を繰り返すことによって、出力 ポートOUTにはP1、P2、…P14の順序でパケッ トが送出される。本発明によれば、例えば、QG(2)の 出力パケットP4、P5のように、一時的には契約帯域 を超えることはあっても、長期的に見れば全てのキュー グループの契約帯域を保証した形のパケット交換が実現。 される。上記パケット読出し制御によれば、何れかのキ ューグループで送信すべきパケットが無くなった場合、 残りのキューグループに短縮された周期でパケット読出 し機会が与えられるため、空になったキューグループが もつ帯域をその他のキューグループが有効に利用するこ とが可能となる。また、1つのキューグループを残し て、他の全てのキューグループが空になった場合、上記 残されたキューグループに、ほとんど連続的に読出しサ イクルが与えられるため、結果的に出力回線の帯域を独 占的に利用し、契約で保証されたサービスレベル以上の 恩恵を受けることが可能である。

【0054】図5を参照すると、送信元ネットワークアドレスと宛先ネットワークアドレスが、登録された帯域保証契約に該当しないその他のアドレス同士の組み合わせの場合、送信パケットが j 番目のキューグループに蓄積される。上記 j 番目のキューグループには、他の契約者が使用する帯域の余剰帯域BWrが割り当てられている。上記余剰帯域BWrを利用するユーザは、帯域保証契約をしていない他のユーザと上記余剰帯域を共用することになるため、通信サービスの質は良くないが、安価なコストで通信できる利点がある。

【0055】上述した本発明のパケット読出し制御によれば、帯域保証契約者が通信していない期間は、余剰帯域 BW Pのユーザに対して帯域が開放される。従って、極端な例として、特定のユーザ Xが出力回線 14 Cの全帯域を独占的に使用する帯域保証契約を結び、その他のユーザには、上記ユーザ Xの余剰帯域が割り当てられた場合、図8の制御フローを変形することによって、ユーザ Xのパケットフローが途絶えた時、ユーザ Xの次のパケットフローが到着するまでの間、他のユーザに回線の全帯域を開放する完全優先型のパケット読出し制御も可能となる。

【0056】完全優先型の制御シーケンスは、基本的には、ユーザXのキューグループでパケットの読出しを繰り返し、読み出すべきパケットがなくなったら、他のキューグループをアクセスし、1つのパケットを読み出す毎に上記ユーザXのキューグループに新たなパケットが到着したか否かを確認しながら、次々とパケットを読み出すようにすればよい。よって、本発明によれば、前述した第1の利用形態のみならず、第2の利用形態も容易に実現でき、帯域保証契約者にも非契約者にも都合の良い通信サービスを提供できる。

【0057】各キューグループ内でのパケットの読出し 順序、例えば、上記第1キューグループQG(1)におけ るパケットP1、P2、P3、P7…の順序は、読出し 回路82によって制御される。すなわち、各キューグル ープに割り当てられた契約帯域BW(i)は、読出し回路 82によって更に細分割され、グループ内の複数のキュ ーQi1~Qinに割り当てられる。この場合、各キュ ーへの帯域の割り当て方法には様々なバリエーションが ある。最も基本的な読出し方法は、優先度が高いキュー からパケットを読み出し、上記キューが空になったら次 20 の優先度のキューからパケットを読み出すものである。 各キューに優先度に応じた帯域の配分しておき、上述し た読出し回路81と同様の手法で、キュー毎に読出し時 間の配分を変えるようにしてもよい。この場合の制御手 順は、図8で説明したフローチャートにおいて、キュー グループQG(p)をキューQ(p)に置換えたものとな

【0058】説出しの制御をより簡単化するために、パケット長に関係なく、キュー毎に連続的に読み出し得る パケットの個数を割り当てておき、優先度の順に、1つのキューで割り当て個数のパケットを読み出したら、次のキューからパケットを読み出すようにしてもよい。また、必要に応じて、単に優先度の高いキューから順に、各キューからパケットを1個ずつ読み出すようにしてもよい。

【0059】出力バッファ83から出力ポートOUTへの出力パケットの流れは、読出し回路82から読出し回路81の順になるが、読出し制御手順では、図8のフローチャートが示すように、先ず、読出し回路81でキューグループを決定し、次に、上記決定されたキューグループと対応する読出し回路82が、グループ内の1つのキューかりパケットを読み出す。

【0060】図1に示したパケット交換機1では、本発明の理解を容易にするために、各キューグループ毎に読出し回路82が配置されているが、1つのキューグループから読み出されたパケットが次段の読出し回路81に渡されている間、他のキューグループの読出し回路82はパケットを送出していない。従って、実際の応用では、1つの読出し回路82で、キューグループを切り替50 えながら、出力バッファ83の全てのパケットを読み出

(11)

特開平11-346246

20

すことが可能である。

【0061】また、各キューグループ毎に各キューの先頭パケットのアドレスを示すテーブルを用意し、図8のステップ110で指定されたキューグループQG(p)について上記アドレステーブルを参照し、優先度によって特定されたキューからパケットを読み出すようにすれば、読出し回路81と82の機能を1つのプロセッサ、または1つの専用のハードウエア回路で実現できる。

19

【0062】図10は、パケット読出し回路82の他の実施例を示す。このパケット読出し回路82は、最も高い優先度のキューに蓄積された全てのパケットを読み出した後、次の優先度のキューからパケットを読み出する完全優先型制御回路821と、キューグループ内の複数のキューから、それぞれに割り当てられた帯域に応じてパケットを読み出すように制御する帯域分配型制御回路823と、管理ユニット9からの制御管号によって上記2つの制御回路の何れか一方の出力を選択するセレクタ回路823とからなっている。上記制御回路821と822は、管理ユニット9からの制御信号によって、その何れか一方が稼動状態となる。本実施例によれば、ネットワーク管理者が操作する管理端末からのよれば、ネットワーク管理者が操作する送信パケットの読出しモードを瞬時に切り替えることができる。

【0063】以上の実施例では、IPパケットに代表されるOSI参照モデルのネットワーク層のパケット交換について説明したが、本発明の技術思想をOSI参照モデルのデータリンク層に適用し、例えば、イーサネット用のLANスイッチで上述したキューグループ単位の帯域制御を行うようにしてもよい。

【0064】また、図5を参照した実施例では、送信元と宛先のネットワークアドレスから特定される契約を単位としてキューグループの帯域を制御したが、本発明の他の実施例として、送信優先度制御ユニット5が、送信パケットをプロトコルによって、例えば、TCPとその他のプロトコルとの2つのグループに分類し、各グループでは、ヘッダ情報に含まれるパケット優先度に従って、送信パケットを複数のキューにキューイングするようにしてもよい。この場合、キューグループへの帯域割り当ては、単純に、TCPのパケットフローに対して出り回線の全ての帯域を割り当て、その他のプロトコルのバケットフローに対しては、残余帯域を割り当てるようにしてもよい。

[0065]

【発明の効果】以上の説明から理解できるように、本発

明によれば、インターネットのように共用回線を利用して複数のネットワークが接続される通信ネットワークにおいて、ノード装置(パケット交換機)に接続されるネットワーク毎にパケットの送信優先度を変えたパケット交換が可能となる。また、本発明によれば、通信サービス契約に従って各ユーザに通信帯域を保証し、必要に応じて、通信プロトコルによっても送信優先度を変更可能なパケット交換機およびパケット交換方法が提供される。

0 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明によるパケット交換機の1実施例を示す ブロック図である。

【図2】本発明のパケット交換機が適用されるネットワークの構成図である。

【図3】上記パケット交換が処理するパケットのフォーマットを示す図である。

【図4】プロトコルとパケット優先度とに対応して送信 優先度を定義するためのマッピングテーブル40の1例 を示す図である。

20 【図5】パケットの送信元と宛先とに応じてキューグループを定義するためのマッピングテーブル50の1例を示す図である。

【図6】バッファエリア83-iに形成される送信優先 度別のキュー配置を説明するための図である。

【図7】図1におけるパケット読出し回路81が備える 管理テーブルの1例を示す図である。

【図8】上記パケット読出し回路81の機能を示すフローチャートである。

【図9】上記パケット読出し回路81のよるパケットの 50 読出し順序を説明するための図である。

【図10】図1におけるパケット読出し回路82-1の他の実施例を示すブロック図である。

【符号の簡単な説明】

1:パケット交換機、2:パケット受信ユニット、3:中継優先度制御ユニット、4:パケット中継ユニット、5:送信優先度制御ユニット、6:パケット送信ユニット、7:受信パケットキューイングユニット、9:管理ユニット、1パケットキューイングユニット、9:管理ユニット、10:制御ボード、20:入カポートインタフェース、21:出カポートインタフェース、40、50:マッピングテーブル、60:管理テーブル、71:パケット読出し回路、72:受信バッファメモリ、81、82:パケット読出し回路、83:送信バッファメモリ。

→ **E**√*Z* × **E**

(12)

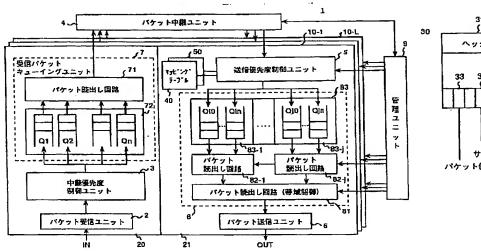
特開平11-346246

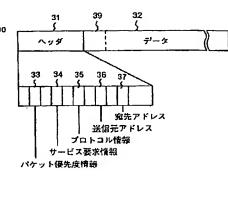


図 1

【図3】





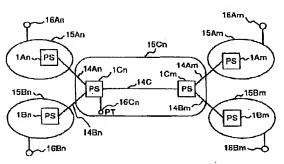


【図2】

図 2

【図4】

図 4



	ارگر					<u>40</u>
42	プロトコル 優先度	A	В	С	••••	その他
	0 (最低)	4	0	4		0
	1	4	1	4		1
ļ	2	4	2	4		2
	3	4	3	4		9
	4	4	3	4		4
	5	4	3	5		5
	6	4	3	6		6
	7 (最高)	4	3	7		7

【図5】

[図6]

図 5

Сп

3 (BW3)

Bn

2 (BW2)

Αn

(BW1)

送信元

宛先

Am Bm

Cm

Dm

Em

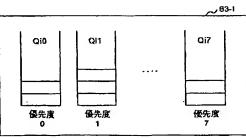
その他

	50		
••••	その他		
	_		
	_		
	_		
(BW4)	_		

J (BWJ)

残余恭姓

図 6



_		_	
-:	パケット	虎菜	

(13)

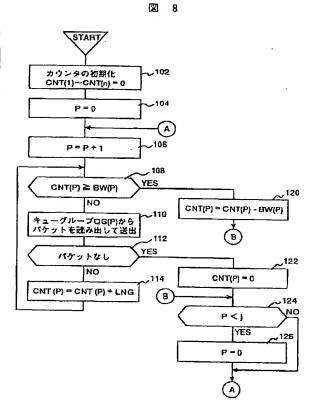
特開平11-346246

【図7】

【図8】

2 7

61 	62 5	63 <u>60</u>
パラメータ P	带坡 BW (P)	カウンタ CNT (P)
1	BW1	CNT. (1)
2	BW2	CNT (2)
3	BW3	CNT (3)
	BW4	CNT (4)



【図9】

【図10】

図 10

図 9

